PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11)Publication number:

2002-261818

(43)Date of publication of application: 13.09.2002

(51)Int.Cl.

HO4L 12/56

GO6F 15/177

(21)Application number: 2001-057403

(22)Date of filing: 0

01.03.2001

(71)Applicant: KDDI CORP
ATR ADAPTIVE COMMUNICATIONS RES LAB

(72)Inventor: 0

OGINO OSAO SUZUKI MASATOSHI

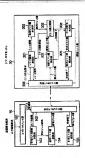
KOSUGE MASAKATSU HASUIKE KAZUO

(54) COMMUNICATION NETWORK RESOURCE ALLOCATION METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To execute the efficient assignment of communication resources to a communication request terminal across a plurality of domains constituting a communication network based on the autonomic distribution processing of each communication request terminal and each resource manager.

SOLUTION: The mean value of resource prices transmitted from a plurality of resource manager on a communication path is calculated at a communication terminal 11 side having a communication request, and the request resource value whose utility value is made maximum is calculated, and communicated to each resource manager 31-33. Each resource between the increase of the resource value of maximizing a difference between the increase of one increase of the usage of the resources and the resource usage fee of an incommon, and compares it with the request resource value of a communication request terminal. When the difference is small enough, the request resource value is assigned to the communication request terminal. When the difference is large, the resource price to be presented to the communication request terminal. When the difference is large, the resource price to be presented to the communication request terminal is reduced, and the above mentioned procedure is repeated.



(19)日本国特許庁(JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2002-261818 (P2002-261818A)

(43) 公曜日 平成14年9月13日(2002.9.13)

(51) Int.Cl.7	微別記号	FΙ	ý-₹3~}*(参考)	
H 0 4 L 12/56	200	HO4L 12/56	200Z 5B045	
G06F 15/177	674	G 0 6 F 15/177	674A 5K030	

審査請求 未請求 請求項の数4 OL (全 11 頁)

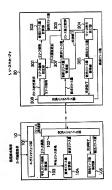
(21)出顧番号	特願2001-57403(P2001-57403)	(71)出額人	ケイディーディーアイ株式会社	
(22) 山崎日	平成13年3月1日(2001.3.1)	東京都新宿区西新宿二 丁目 3 番 2 号		
		(71)出顧人	396011680	
			株式会社エイ・ティ・アール環境適応通信 研究所 京都府相楽都精華町光台二丁目2番地2	
		(72)発明者	荻野 長生	
			埼玉県上福岡市大原2 「目1番15号 株式	
			会社ケイディディ研究所内	
		(74)代理人	100083806	
			弁理士 三好 秀和 (外3名)	
			最終頁に続く	

(54) [発明の名称] 通信ネットワークリソース割当方法

(57)【要約】

【課題】 複数のドメインから構成される通信ネットワークにおいて、各通信要求備末と各リソースマネージャとの自律分散処理に基づいて、複数ドメインにまたがる通信要求への効率的交通信リソースの割当を行う。

【解決手段】 通信要求を持つ通信端末11 側で通信総 路上の施敷のリソースマネージャから送られてきたリソ ース価格の平均値を取り、期価が避免となる東リソ ース量を求めて各リソースマネージャそれぞれではリソース する。複数のリソースマネージャそれぞれではリソース 使用量の増加がたるコストの増加を収入となるリソース使用料金との差が低大となるリソース量の増加かを求 め、通信要求端末の要求リソース量とを比較し、その差 が十分小さい場合に要求リソース量と選出表す。 に提示するリソース価格を低くして上記の手機を繰り返 本に提示するリソース価格を低くして上記の手機を繰り返 に提示するリソース価格を低くして上記の手機を繰り返 を



【特許請求の範囲】

【請求項1】 複数のドメインから構成され、各ドメインにそのドメイン内のリソースを管理するリソースマネージャが存在する通信ネットワークにおいて、

通信要求を持つ通信端末が、送信側通信端末と受信側通 信端末とを接続する経路上の複数のドメインぞれぞれに 対応する複数のリソースマネージャそれぞれと交渉を行 って、送信側通信端末とを接続するた めの通信リソースを確保する場合に、

交渉を行う各リソースマネージャは、最初に単位量当た りのリソース価格を十分大きな値に設定し、

交渉を行う各リソースマネージャは、現交渉段階での単 位量当たりのリソース価格を通信要求を持つ通信端末に 通知し。

通知した単位量当たりのリソース価格を想定したときに 支払いを受けるリソース料金と使用リソース量の増加分 によるコストの増加分との差が最大となる使用リソース 量の増加分を計算し、

各リソースマネージャから単位量当たりのリソース価格 の通知を受けた通信要求を持つ通信端末は、単位量当か りの平均リソース価格を計算し、自らの効用値と計算し た単位量当たりの平均リソース価格を想定したときに支 払うリソース料金との差が最大となるリソース基を計算 し、リソース量の交渉を行うすべてのリソースマネージャに適切し

リソース量の通知を受けたリソースマネージャそれぞれ は、そのリソース量が制約リソース量よりも小さけれ ば、先に計算した使用リソース量の増加分と通知された

リソース量の差分を求め、当該差分が十分に小さければ、交渉の決着を通信要求を持つ通信端末に通知し、当 該リソース量を当該通信端末に割り当て、

交渉決善の通知を受けた通信要求を持つ通信端末は、他 のリソースマネージャへその旨を通知し、他のリソース マネージャも当該リソース量を通信要求を持つ通信端末 に割り当て、

前記リソースマネージャそれぞれは、前記差分が十分に 小さくなければ、この差分を用いて単位量当たりのリソ ース価格を更新し、再び、現交渉段階での単位量当たり のリソース価格として、更新した単位量当たりのリソー ス価格を通信要求を持つ適信端末に通知し、

以後、上記の交渉手順を繰り返すことを特徴とする通信 ネットワークリソース割当方法。

【請求項2】 解認リソース量の過程を受けたリソース マネージャそれぞれは、そのリソース量が制約リソース 量以上であれば次時1方切りを通信要求を持つ通信端末 に通知し、制約リソース量と当該通信端末に利り当て、 次終1ち切りを通由された通信変を持つ通信端末は、 他のリソースマネージャへその旨を通知し、他のリソー スマネージャも制約リソース量を通信需求を持つ通信端 来に割り当てることを特徴とす意味項目、に配める ネットワークリソース割当方法。

【請求項3】 複数のドメインから構成され、各ドメインにそのドメイン内のリソースを管理するリソースマネージャが存在する通信ネットワークにおいて、

周期的に、すべてのリソースマネージャとその時点で通信を行っているすべての通信要求を持つ通信端末が同時 に交渉を行い、各ドメインにおけるリソースの各通信端 末への再割当を行う場合に、

各リソースマネージャは、最初に単位量当たりのリソー ス価格を十分大きな値に設定し、

各リソースマネージャは、現交渉段階での単位量当たり のリソース価格を、管理しているリソースを使用し、交 渉が決着していないすべての通信要求を持つ通信端末に 通知し、

通知した単位量当たりのリソース価格を想定したとき に、通信要求を持つ適信端末から支払われるリソース料 金の合計とリソースコストの差が最大となる総使用リソ ース量を計算し、

各リソースマネージャから単位量当たりのリソース価格 の遷加を受けた通信要求を許つ通信端末は、単位量当か りの平均リソース権格を計算し、自らの効用値と計算し た単位量当たりの平均リソース価格を想定したときに支 払うリソース料金との差が最大となるリソース裏を計算 し、当該リソース量を使用しているすべてのリソースマ ネージャに適知し、

各通信要求を持一連信能未から前記リソース最の適知を 受けたリソースマネージャそれぞれは、通知されたリソ へ及最が解りリソース量よりも小さい適信端末に対して は通知されたリソース量と。通知されたリソース量が制 約リソース量以上である通信端末に対しては割約リソー 工量をれぞれ合計し、さらにこの合計値とすでに割り 当てたリソース量とを合計し、先に計算した総使用リソー 一ス重と合計したリソース量との影がを求め、この差分 が分に小さければ、交渉の決着を交渉の打ち切られて いない各通信要求を持つ通信端末に通知し、現交渉段階 で適梱されたリソース量を交渉が打ち切られていない各 通信要求を持つ通信端末に通知し、現交渉段階 で適梱されたリソース量を交渉が打ち切られていない各 通信要求を持つ通信端末に割り当て、

交渉決率の通知を受けた各番信要求を持つ通信期末は、 自装置が交渉を持つ他のリソースマネージャへその旨を 個要求を持つ通信端末に同一のリソース量を割り当て、 各通信要求を持つ通信端末から前記リソース量の適知を 受けたリソースマネージャされぞれは、前記差がが十分 に小さくなければ、この差分を用いて単位量当たりのリ ソース値格を更新し、再び、現交渉疫間で甲位量当たりのリ フース値格として、更新した単位量当たりのリソース値格を、管理しているリソースを用い、まだ交渉が 決着していないが打ち切られていないすべての通信要求 を持つ選信機に適知し、

以後、すべてのリソースマネージャにおける交渉が終了

するまで上記の交渉手順を繰り返すことを特徴とする通信ネットワークリソース割当方法。

【請求項4】 前記通信要求を持つ通信端末れぞれから前記リソース量の通知を受付たリソースマネージャそれぞれは、通知されたリソース量がその適信における朝約リソース量以上であれば、交渉打ち切りを通信要求を持つ通信端末に通知し、制約リソース量を当該通信端末に頼り当て、定頼り当て、

前記交渉打ち切りを通知された通信増末は、他のリソー スマネージャへその旨を通知し、他のリソースマネージ ゃも制約リソース量を当該通信端末に割り当てることを 特徴とする請求項3に記載の通信ネットワークリソース 割当方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】本発明は、複数のドメインから構成される通信ネットワークにおける通信リソース割当方法に関する。

[0002]

(柴来の技術) 毎来、1つの通信ネットワークに対して 接続されている複数の通信端末から送信機通信端末と受 信機通信端末とを指定して通信要求分乗せられると、ド メインを一括管理するサーバーは、接数の通信端末によ カデーケ伝送に心要なる通信継が指揮できない場合 先に通信要求を出した通信端末を優先させてデータ伝送 を行わせ、そのデータ伝送が完了するまで他の通信端末 のデーケ伝送と登録を持るさせる開発を行っていた。

【0003】これに対して、近年、通信ネットワークの 技術分野にも市場順争原理を応用し、システム金株とし 天皇を効率で無罪できるように、市場経済モデルを いたネットワークリソース制当方法が研究されている。 【0004】この市場経済モデルを用いたネットワーク リソース割当方法は、リソースの使用効率よりも、ユー ザー側とリソース提供側との両者にとっての経済的効率 の最大化(パレート最適)をもたらすようにネットワーク リソースを引う生でるとなっている。 (表野長生、「市場経済モデルに基づく通信リソース割 り当て」、電情報通信学会誌、Vol. 82 No.9 pp.967-976、1999年9月発行)

[0005]

【発明が解決しようとする課題】ところが、このような パレート最適をもたらすようにネットワークリソースを 割り当てるネットワークリソース割当方法は、開発の端 緒が開かれたばかりであり、実用化されているものは見 られず、その実用化が強く望まれている。

【0006】本発明は、このような従来の技術的課題を 解決するためになされたもので、複数のドメインから構 成され、各ドメインにそのドメイン内のリソースを等 するリソースマネージャが存在するような通信ネットワ 一クにおいて、各通信要求を持つ通信端末と各リソース マネージャとの自律分散処理に基づいて、複数ドメイン にまたがる通信要求への効率的な通信リソースの割当が 行える通信ネットワークリソース割当方法を提供するこ とを目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段】請求項1の発明の通信ネ ットワークリソース割当方法は、複数のドメインから構 成され、各ドメインにそのドメイン内のリソースを管理 するリソースマネージャが存在する通信ネットワークに おいて、通信要求を持つ通信端末が、送信側通信端末と 受信側通信端末とを接続する経路上の複数のドメインそ れぞれに対応する複数のリソースマネージャそれぞれと 交渉を行って、送信側通信端末と受信側通信端末とを接 続するための通信リソースを確保する場合に、交渉を行 う各リソースマネージャは、最初に単位量当たりのリソ ース価格を十分大きな値に設定し、交渉を行う各リソー スマネージャは、現交渉段階での単位量当たりのリソー ス価格を通信要求を持つ端末に通知し、通知した単位量 当たりのリソース価格を想定したときに支払われるリソ ース料金と使用リソース量の増加分によるコストの増加 分との差が最大となる使用リソース量の増加分を計算 1. 各リソースマネージャから単位量当たりのリソース 価格の通知を受けた通信要求を持つ通信端末は、単位量 当たりの平均リソース価格を計算し、自らの効用値と計 質した単位量当たりの平均リソース価格を想定したとき に支払うリソース料金との差が最大となるリソース量を 計算し、リソース量の交渉を行うすべてのリソースマネ ージャに涌知し、リソース量の通知を受けたリソースマ ネージャそれぞれは、そのリソース量が制約リソース量 よりも小さければ、先に計算した使用リソース量の増加 分と通知されたリソース量の差分を求め、当該差分が十 分に小さければ、交渉の決着を通信要求を持つ通信端末 に通知し、当該リソース量を当該通信端末に割り当て、 交渉決着の通知を受けた通信要求を持つ通信端末は、他 のリソースマネージャへその旨を通知し、他のリソース マネージャも当該リソース量を通信要求を持つ通信端末 に割り当て、前記リソースマネージャそれぞれは、前記 差分が十分に小さくなければ、この差分を用いて単位量 当たりのリソース価格を更新し、再び、現交渉段階での 単位量当たりのリソース価格として、更新した単位量当 たりのリソース価格を通信要求を持つ通信端末に通知 し、以後、上記の交渉手順を繰り返すことを特徴とする ものである。

[0008] 請求項2の発明は、請求項1の通信ネット ワークリソース割当方法において、前記リソース星の通 加を受けたリソースマネージャそれぞれは、そのリンス 要求を仲の通信端末に通知し、制約リソース量を当該通 信端末に削り当て、交渉打ち切りを通知される過信要求 を特か通信端末は、他のリソースマネージャへその旨を 通知し、他のリソースマネージャも制約リソース量を通信要求を持つ通信端末に割り当てることを特徴とするものである。 (00091)請求項3の発明の通信ネットワークリソー

ス割当方法は、複数のドメインから構成され、各ドメイ ンにそのドメイン内のリソースを管理するリソースマネ ージャが存在する通信ネットワークにおいて、周期的 に、すべてのリソースマネージャとその時点で通信を行 っているすべての通信要求を持つ通信端末が同時に交渉 を行い、各ドメインにおけるリソースの各通信端末への 再割当を行う場合に、各リソースマネージャは、最初に 単位量当たりのリソース価格を十分大きな値に設定し、 各リソースマネージャは、現交渉段階での単位量当たり のリソース価格を、管理しているリソースを使用し、交 渉が決着していないすべての通信要求を持つ通信端末に 通知し、通知した単位量当たりのリソース価格を想定し たときに、通信要求を持つ通信端末から支払われるリソ ス料金の合計とリソースコストの差が最大となる総使 用リソース量を計算し、各リソースマネージャから単位 量当たりのリソース価格の通知を受けた通信要求を持つ 通信増末は、単位量当たりの平均リソース価格を計算 し、自らの効用値と計算した単位量当たりの平均リソー ス価格を想定したときに支払うリソース料金との差が最 大となるリソース量を計算し、当該リソース量を使用し ているすべてのリソースマネージャに通知し、各通信要 求を持つ通信端末から前記リソース量の通知を受けたリ ソースマネージャそれぞれは、通知されたりソース量が 制約リソース量よりも小さい通信端末に対しては通知さ れたリソース量を、通知されたリソース量が制約リソー ス量以上である通信端末に対しては制約リソース量をそ れぞれ合計し、さらにこの合計値とすでに割り当てたり ソース量とを合計し、先に計算した総使用リソース量と 合計したリソース量との差分を求め、この差分が十分に 小さければ、交渉の決着を交渉が打ち切られていない各 通信要求を持つ通信端末に通知し、現交渉段階で通知さ れたリソース量を交渉が打ち切られていない各通信要求 を持つ通信端末に割り当て、交渉決着の通知を受けた各 通信要求を持つ通信端末は、自装置が交渉を持つ他のリ ソースマネージャへその旨を通知し、他のリソースマネ ージャも交渉が決着した各通信要求を持つ通信端末に同 一のリソース量を割り当て、各通信要求を持つ通信端末 から前記リソース量の通知を受けたリソースマネージャ それぞれは、前記差分が十分に小さくなければ、この差 分を用いて単位量当たりのリソース価格を更新し、再 び、現交渉段階での単位量当たりのリソース価格とし

て、更新した単位量当たりのリソース価格を、管理して いるリソースを用い、まだ交渉が決着していないか打ち 切られていないすべての通信要求を持つ通信端末に通知 し、以後、すべてのリソースマネージャにおける交渉が 終了するまで上記の交渉手順を繰り返すことを特徴とす るものである。

【0010】請求項4の形別は、請求項3の適間ネット ワークリソース割当方法において、前記画信要求を持つ 知慮臨業未れたれから前記リソース基の適知を受けたリソース基ぐ その通信における制約リソース基以上でおれば、変力 もの過信における制約リソース基以上でおれば、変力 ものりを通信販表を持つ通信端末に通知し、制約リソー ス基と当該通信無末に割り当て、前記で評けら切りを通 個をれた通信無対は、他のリソースマネージャも制約リソース量 を当該通信端末に削り当てることを特徴とするものであ を当該通信端末に削り当てることを特徴とするものであ る。

[0011]

【発卵の実施の影響】以下、本発明の実験の形態を図に 差かいて評談する。図1は本発明の第1の実験の形態の 通信ネットワークシステムの全体構成を示している。通 信ネットワークは複数のドメインA21~ドメインD2 化で構成され、美級の通信順法1~15がこのカット ワークに接続され、送信側、受信側を指定してデータ伝 送を行う。そしてドメインA21~ドメインD24それ それには、通信リンスを管理するリソースマネージャ 31~34が設けられている。これらのドメインA21 ・ドメインD24はそれぞれがLANを構成していた したがってリソースマネージャ31~34ぞれれは各 LANを制御するサーバーとして倒くのである。 「0012名 福建岡独末11~15は次のようにして通

【0012】各通信端末11~15は次のようにして通信要要をネットワークに売信する。例えば、通信端末1 は結艦要求を参小端末とし、通信等末とは、通信端末1 は結艦要求を参加端末とし、通信要求を通信ネットワークに発信する。また逆に、通信端末14年 信場ネットワークに発信する。また逆に、通信端末14年 に指定して通信要求を通信ネットワークに発信することも ある。これら通信要求を通信ネットワークに発信することも ある。これら通信要なを活がなく21~ドメインD24 のリソースマネージャ31~34それぞれが後述する方 法で通信要求を停一通信端末11、また通信端末14と 交渉してリソース割当を行う。

【0013】各端信簿末10 (ここでは、代表として符号10を用いる)は通信ネットワークを通じて相手側の温億端をとの間でデータ伝送を行うものであり、リソースマネージャ30 (ここでは、代表として符号30を用いる)は1あるいは複数の通信簿末10から通信要なを受けて、当該直信簿末10かの通信要求を持つ通信簿 電本と交渉し、後途するパレート最直を実現するリソース割当を実行するものであり、それぞれ図2に示す機能機能を値載でいる。

【0014】通信端末10は通信処理を実行するプログ ラムが組み込まれたコンピュータにより構成されるもの であるが、機能要素に分けると、ユーザインタフェース 新101、交渉インタフェース部102、平均リソース 価格計量部103、要求リソース量計算部104、そして割当リソース量供券部105から構成されている。 【0015】また、リソースマネージャ30も運信処理 を実行するアログラムが組み込まれたコンピュータにより構成されるものであるが、機能要素に分けると、リソース値格認定部301、使用リソース量計算部302、リソース直比機能303、リソース間等が第304、別リース間等が第304、別リース間等が第304、別リンス間と対して、アログログロース部3

割当リソース量保持部305、交渉インタフェース部3 06、そして制約リソース量管理部307から構成されている。

【0016】通信端末10におけるユーザインタフェース部101は、ユーザがキーボードその他の入力手段により通信相手側の通信端末を指定し、通信要求を入力すると、そのユーザ通信要求を受け付けて交渉インタフェース部102にリソース割当要求を出力する。

【0017】交渉インタフェース部101は、リソース 割当要求を受け付けると、適信相手順の通信端末との通 信の穴めに適過する1~複数のドメインそれぞれのリソ ースマネージャ30と検述する手順でリソース割当の交 渉を行う。

【0018】平均リソース価格計算部103は、各リソースマネージャから受信上た単位重強なりのリソース価格の平均値を計算する。要実りソース量計算部104は、目らの初新組と、計算上た単位量当たりの平均リソース価格を想定した場合のリソース看全との差が最大となるリソース量を打算し、要束リソース量として交渉インタフェース部102に出力する。割当リソース量を保持する。

【0019】リケースマネージャ30におけるリケース 価格設定部301は、通信端末10からのリケース割当 要求に対してリケース価格を設定する。使用リケース裏 計算部302は、リケース価格設定部301からリケース 元値を受け、使用リケース量を計まする。リケース 上較部30.3は使用リケース量と対し、交渉奏了 を形定する。リケース間当気が高304は、リケース量 比較部303、以は朝約リケース量を実施307から交す 多様子通知を受け、通信要求を持つ通信端末107から交す 5010年301年301日、通信要求を持つ通信端末107から交す 5010年301日、通信要求を持つ通信端末107から交す 5010年301日、通信要求を持つ通信端末107がら交す 5010年301日、通信要求を持つ通信端末107年3日は 1002日、2011日、通信要求

を持つ通信端末10とリソース割当を交渉する。制約リ ソース量管理部307は制約リソース量を管理してい て、通信端末10か6のリソース要求に対して、無線リ ンクのように帯域が制約される場合に、割当リソース量 を制約リソース量び下に制限する。

【0021】次に、上記の構成の通信ネットワークシステムによる通信ネットワークリソース割当方法について、図3及び図4のフローチャートを用いて説明する。 【0022】通信要求を持つ通信権末11が、送信側通 信端末11と受信側通信端末12とを接続する経路上の 複数のドメインA21、B22、C23それぞれに対応 する複数のリノースマネージャ31、32、33それぞ れと交渉を行って、送信側通信端末11と受信側循信端 末12とを接続するための遺信リソースを確保する場合 のリソース制当方接は、次の通りである。

【0023】図1において、温信要求端末11が入力手 股から通信要求を受け付けるとおりソーマネーシャ3 1~33に対し、温信リツース制当要求を発信する(図 3のステップS02、S04)。各リソースマネージョ 31~33では通信要求端末からの通信リソース制等 まを受け付け(図4のステップS102)、最初に単位 豊当たりのリソース価格を十分大きな偏に設定しくステップS104)、現交非関係でのリソース 減機格・通信要求端末11に適知する(ステップS10

【0024】また交渉を行うリソースマネージャ31~ 33それぞれは強迫した単位業当たりのリソース個格を 駆定したときに支払いを受けるリンース料金と使用リソ ース量の増加分によるコストの増加分との差が最大とな を使用リソース軍の増加分を計算する(ステップS10 8)。

【0025]全リソースマネージャ31~33から単位 量当なりのリソース価格の通知を受けた通信要求端末1 1は、単位量当たりの平のリソース価格を計算してステップSOG、SOS、S10、S14)、自らの効用値 と計算した単位量当たりの平均リソース価格を想定した ときた支払うリソース料の企の差が最大となるリソース 量を計算し(ステップS16)、リソース量の交渉を行うすべてのリソースマネージャ31~33に通知する (ステップS18)。

【0026】 各温信要求端末11から要求リソース量の 通知を受けたリソースマネージャ31~33それぞれ、 は、そのリソース量を制約リソース量と対較したな。 が10、S112、S116)、要求リソース量が 前約リソース量よりも小さければ(ステップS118で NOC分較)、外に計算した使用リソース量の前納分と 通知されたリソース量の差分を求め(ステップS12 2)、当該差分が十分に小さければ、交渉の決巻を通信 要求を持つ運信機本に通知し、当該リソース量を当該通 信端末11に割り当てる(ステップS126、S12 8、S13の)、

【0027】ステップS110において通信要求報末1 1から要求リソース量の適別を受けたリソースマネージ ャ31~33それぞれは、そのリソース量が割りソー ス量以上であれば(ステップSS118でYESに分 峻)、交渉打ち切りを通信要求を持つ適信端末に適知 し、割約リソース量を当該通信端末に削り当てる(ステップS120、S124)。

【0028】リソースマネージャ31~33からステッ

アS124によりあるいはステップS130により交渉 終了を通知されれば、瀬信要求端末11はステップS0 6においてこの交渉終了通知を受信する。そしてステッ アS10でYESに分岐し、他のリソースマネージャへ その旨を通知する(ステップS12)。

【0029】ステップS110でこの通知を受けた他の リソースマネージャは、通信要求端末11が通知してき た割当リソース量を自リソースマネージャにおいても当 該通信要求端末11に割り当てる(ステップS112で NOに分岐、S114)。

【0030】リソースマネージャ31~33それぞれは、ステップS126の比較において、差分が十分にかくなければ、この差分を用いて単位進当たりのリソース価格を更新し、再び、現交渉段階での単位量当たりのリソース価格を上で(ステップS126。S132)、更新した単位量当たりのリソース価格を通信要求端末1に適切する(ステップS106)。

【0031】通信要求端末11はこの更新されたリソース価格をステップS06において受信し、以後、上記の 交渉手順を繰り返す。

[0032] 土代により、新1の実施の形態による通信 ネットワークリソース利当方法によれば、通信要求を持 つ通信衛味と各リソースマネージャは、自装運が所有する情報のみを利用して通信リソース利当のための交渉を 行うことができ、その結果として、通信衛本における効 用と着ドメインにおけるリソースコスト増加分の総和と の差が大きくなるような効率的な通信リソース割当が実 現できる。また、延信期通信等はから受信制通信が実 要求に対して公平に通信リソースを割り当てることがで またいた近に適当なりソースを割り当てることがで またいた通信衛末12のように利用できるリソース量に割 ががある場合にもそれを考慮した通信リソース量に割 ががある場合にもそれを考慮した通信リソース異に割 ががある場合にもそれを考慮した通信リソース割当が行 える。

【0033】なお、上記の実施の形態の場合、制約リソ ース量によりリソース割当に制限をかけたが、これはリ ソース量に制約がある通信端末が存在する場合を考慮し て設けたものである。そのため、ネットワークに接続さ れている通信端末へのリソース量の割当に制約がなけれ ば、制約リソースの割当処理は省略することができる。 【0034】次に、本発明の第2の実施の形態の通信ネ ットワークシステムについて説明する。第2の実施の形 態の通信ネットワークシステムは、図1に示したネット ワークシステムにおける各ドメイン21~25のリソー スマネージャ31~35それぞれが図5の機能構成に示 すように、タイマ部308を新たに備えており、このタ イマ部308の管理のもとに周期的にリソース割当処理 を繰り返すことを特徴とする。 つまり、 図1に示した通 信ネットワークシステムにおいて、各リソースマネージ ャ31~35では、タイマ部308が周期的にリソース 割当要求を出すことにより、次の図る及び図7のフロー チャートによる手続を通信要求端末11,14と各リソ スマネージャ31~35との間で行い、リソース削当 のパレート最速を図るのである。なお、通信端末11~ 15の構成は図2に示した通信端末10を同様であるまた各リソースマネージャ31~35における内部構成 要素についても、図2に示したものと共通する要素について表題の科学を用いて示してあった。

【0035】次に、第2の実施の形態の通信ネットワー クシステムによる通信ネットワークリソース割当方法に ついて、図6及び図7のフローチャートを用いて説明す る。

[0036]以下の説明では、通信要単端末11が、 信酬通信端末11と受信機通信端末12とを接換する経 路上が複数のドメインA21, B22, C23それぞれ に対応する複数のリソースマネージャ31, 32, 33 油信要が増末14が、送信酬通信端末13と受信⊪通信 端末14を接続する経路上の複数のドメインB22, D 24それぞれに対応する機能のリソースマネージャ3 2,34それぞれと交渉を行っ速信リソースを確保する場合について必要がよります。

【0037】すべてのリソースマネージャ31~35と
その時点で通信を行っているすべての通信要求端末1
1、1.4が交換を行い、各ドメイン21~25における
リソースの各通信端末11、14への再削3と周期的い 行う場合に(ステップS202、S204)、条リン スマネージャ31~35は、現交渉段階での単位量当た りのリソース価格を、管型しているリソースを使用し、 交渉分後着していないすべての通信要求端末11、14 に通知する(ステップS206、S208)・

【0038】さらに、各リソースマネージャ31~35 は、逓知した単位量当たりのリソース価格を想定したと きに、逓信要求場末から支払われるリソース料金の合計 とリソースコストの差が最大となる総使用リソース量を 計算する(ステップS210)。

【0039】ステップS22において、各リソースマネーシャ31~35から単位重当たりのリソース価格の通知を受けた通信意実端末11、14をれぞれは、単位重当たりの平均リソース価格を指算し(ステップS24、S26、S30)、自らの効用値と計算した単位重当たりの平均リソース価格を想定したときに支払うリソース単金との差が最大となるリソース量を計算して要求リソース量ととし(ステップS32)、自装置が交渉を行っず、ベでのリソースマネージャに通知する(ステップS3

【0040】ステップS212において、通信要求端末 11又は14から要求リソース量の通知を受けたリソー スマネージャそれぞれは、通知された要求リソース量を その通信における制約リソース量と比較し(ステップS 214、S218)、制約リソース量より小さければ (ステップS220でNOに分検)、そのまま他の通信 要求端末からの情報受信を繰り返す (ステップS22 6)、一方、制約リソース職以上であれば (ステップS 220でYESに分検)、リソースマネージャ31~3 5のいずたかは次沙却15切りを通信要求端末11又は1 4に週旬、制約リソース単を通信要求端末11又は1 4に割り当てる (ステップS222、S224)、その 後、やはり他の遺信要求端末からの情報受信を繰り返す (ステップS226)

【0041】ステッアS212において、通信要求端末 11 又は14から交渉終了通知を受けたリソースマネ シャ31~35それぞれは(ステップS214でNOC 分岐)、通知された刑当リソース量を通信要求端末11 又は14に割当てる(ステップS216)。その後、他 の通信要求端末からの情報受信を繰り返す(ステップS 226)

【0042】リソースマネージャ31~35それぞれ は、すべての適個要求地集から情報を整備すると、要求 又は割約リソース量とすでに割り当てたリソース量とを 合計し、先に計算した総規則リソース業と合計したリソ 一ス量との差分を求め(ステップ5228)、この差分 が十分に力さいときには、ステップ5230でVESに が候)、交渉の決略を交渉未終了の各適国要求地採1 1、14に週却し、現交時段階で週期された要求リソー

ス量を各通信要求端末に割り当てる(ステップS23 2, S234)。 【0043】ステップS22で交渉終了又は交渉打ち切

りの通知を受けた各通信要求端末11,14は、自装置が交渉を持つ他のリソースマネージャへその旨を通知する(ステップS24,S26,S28)。

【0044】各温信要求端末11、14からステップS 212でリソース量の通知を受けたリソースマネージャ 31~35キた社は、ステップS230の比較において差分が十分に小さくないときには、この差分を用いて単位量性かりのリソース価格を更新する(ステップS236)。そして再び、現交渉段階での単位量当たりのリソース価格として、更新した単位量当たりのリソース価格として、で乗りたりでは、まだ交渉が終了していないすべての温信要求端末11、14に通知する(ステップS208)。

【0045】以後、通信要求端末11,14とすべてのリソースマネージャ31~35との間で交渉が終了するまで上記の交渉手順を繰り返す。

【0046】さらにこの実施の形態の場合、各リソースマネージャ31~35はタイマ部308の管理する周期 毎に以上のリソースの最適割当処理を繰り返す。

【0047】こうして第2の実施の形態による通信ネットワークリソース割当方法によっても、各通信要求を持つ通信端末と各リソースマネージャは、自装置が所有す

る情報のみを利用して通信リソース割当のための交渉を 行うことができ、その結果として、各通信端末における 効用の総和と各ドメインにおけるリソースコストの総和 との差が大きくなるような効率的な通信リソース割当が 実現できる。

【0048】また、送信側連信端末から受信側連信端末 にデータ伝送するために延伸するドメイン数が繋なる通 信要なた対して必不に通信リント之名削り当てるため でき、さらには、通信ネットワークと無線リンクで接続 されている通信端末12のように利用できるリソース量 に創約がある場合にもそれを考慮した通信リソース割当 が行える。

【0049】なお、上記の実施の形態の場合にも、制約 リソース量によりリソース割当に制限をかけたが、これ はリソース量に制分がある通信端末が存在する場合を考 慮して設けたものである、そのため、ネットワークに接 続されている通信端末へのリソース量の削り当てに制約 がなければ、制約リソースの削当処理は省略することが できる。

[0050]

【発明の効果】以上のように請求項1の発明によれば、 通信要求を持つ適信額末と各リソースマネージャは、自 装置が所有する情報のみを利用して通信リソース割当の ための交渉を行うことができ、その結果として、該通信 端末における効用と各ドメインにおけるリソースコスト 増加分の総和との途が大きくなるような効率的な通信リ リース割当が実現できる。

【0051】また、送信側通信端末から受信側通信端末 にデータ伝送するために経由するドメイン数が異なる通 信要求に対して公平に通信リソースを割り当てることが できる。

【0052】請求項2の発明によれば、請求項1の発明 の効果に加えて、通信ネットワークと無線リンクで接続 されている通信端末のように利用できるリソース量に制 約がある場合にもそれを考慮した通信リソース割当が行 32

【0053】請求項3の発明によれば、各通信要求を持つ通信額末と各リソースマネージャは、自該銀が用する情報のみを利用して通信リソース割当のかめの交渉を行うことができ、その結果として、各通信端末における効用の総和と各ドメインにおけるリソースコストの総和との差が大きくなるような効率的な通信リソース割当が実現できる。

【0054】また、送信側通信端末から受信側通信端末 にデータ伝送するために経由するドメイン数が異なる通 信要求に対して公平に通信リソースを割り当てることが できる。

【0055】請求項4の発明によれば、請求項3の発明 の効果に加えて、通信ネットワークと無線リンクで接続 されている通信端末のように利用できるリソース量に制 約がある場合にもそれを考慮した通信リソース割当が行 える。

【図面の簡単な説明】

【図1】本発明の第1の実施の形態の通信ネットワーク システムのブロック図。

システムのプロック図。 【図2】上記の実施の形態における通信端末とリソース

マネージャとの機能構成を示すブロック図。 【図3】上記の実施の形態によける通信端末のリソース 割当処理のフローチャート。

【図4】上記の実施の形態におけるリソースマネージャ のリソース割当処理のフローチャート。

のリソース割当処理のフローナヤート。 【図5】本発明の第2の実施の形態におけるリソースマ ネージャとの機能構成を示すブロック図。

【図6】上記の実施の形態によける通信端末のリソース 割当処理のフローチャート。

【図7】上記の実施の形態におけるリソースマネージャ のリソース割当処理のフローチャート。

【符号の説明】

10,11~15 通信端末

21~25 ドメイン

30,31~35 リソースマネージャ

101 ユーザインタフェース部

102 交渉インタフェース部

103 平均リソース価格計算部

104 要求リソース量計算部

105 割当リソース量保持部 301 リソース価格設定部

302 使用リソース量計算部

303 リソース量比較部

304 リソース割当実行部

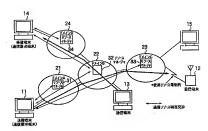
305 割当リソース量保持部

306 交渉インタフェース部

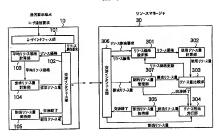
307 制約リソース量管理部

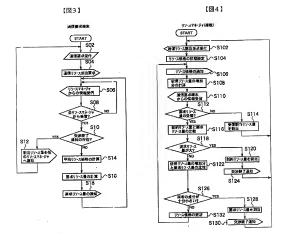
308 タイマ部

[図1]

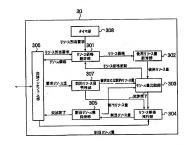




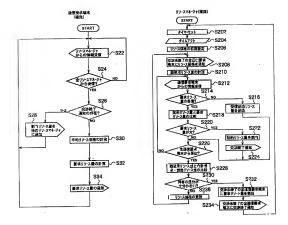








[図6] [図7]



フロントページの続き

(72)発明者 鈴木 正敏

埼玉県上福岡市大原2丁目1番15号 株式 会社ケイディディ研究所内

(72)発明者 小菅 昌克

所内

京都府相楽郡精華町光台2-2-2 株式 会社エイ・ティ・アール環境適応通信研究 (72)発明者 蓮池 和夫

京都府相楽郡精華町光台2-2-2 株式会社エイ・ティ・アール環境適応通信研究

Fターム(参考) 5B045 GG02

5K030 GA19 HA08 JL01 JL07 JT03 KA01 KA06 KA13 LC09